PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

04-270533

(43)Date of publication of application: 25.09.1992

(51)Int.CI.

H04L 29/04 H04L 12/02 H04L 29/08 H04L 25/50

(21)Application number: 03-030980

(71)Applicant: FUJITSU LTD

FUJITSU COMMUN SYST LTD

(22)Date of filing:

26.02.1991

(72)Inventor: SUNAHARA HAJIME

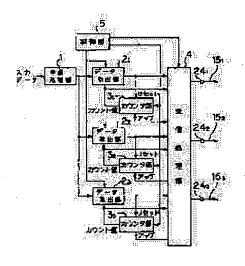
NAITO HIDEAKI

(54) DATA TRANSMISSION SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To improve the transmission efficiency by allowing a data extraction section of each line to extract and send an input data in response to the count of each own line whose transmission is finished.

CONSTITUTION: A standard processing section 1 divides an input data into a prescribed unit length and adds a serial number. Counter sections 31–33 are provided respectively corresponding to lines 151(CH1)–153(CH3) with a different line speed and a maximum count having a ratio in response to the line speed is set to each of the counter sections 31–33 at the initializing. Then data extract section 21–23 extract respectively a unit length input data in response to the count of each of the counter sections 31–33 and each of the counter sections 31–33 is reset to 0 and a data is sent to a line by one unit length. Then the count is counted up by one respectively at each unit length data extract by the data extract section 21–23.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision

of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平4-270533

(43)公開日 平成4年(1992)9月25日

(51) Int.Cl.*	識別記号	庁内整理番号	FI	技術表示	笛所
HO4L 29/04			. •		
12/03					
29/0		8020.—5K	H04L	13/00 3 0 3 Z	
_		7608 – 5K		11/ 02 Z	
			審査請求 未請求	: 請求項の数3(全 7 頁) 最終頁に	続く
(21)出願番号	特願平3-30980		(71)出願人	000005223	
(21) MAKE 3				富士通株式会社	
(22) 出願日	平成3年(1991)2	平成3年(1991)2月26日		神奈川県川崎市中原区上小田中1015番	地
			(71)出願人		
				富士通コミユニケーション・システム	大 枒
				式会社	MTL 4 C
				神奈川県横浜市港北区新横浜3丁目9	要 LTC
				号 一	
			(72)発明者	砂原 肇 神奈川県横浜市港北区新横浜三丁目9	#21 <i>5</i>
				母 富士通コミユニケーション・シス	
				一句 - 単二週コミユーションコン - ンハ ズ株式会社内	
		•	(74)代理人		
			リーリルを入	最終頁に	2 a

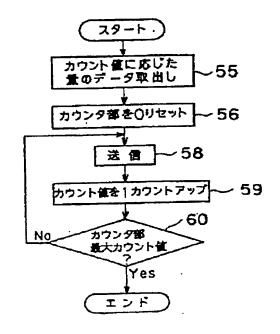
(54) [発明の名称] データ伝送方式

(57) 【要約】

【目的】 本発明はデータ伝送方式に関し、伝送効率高く伝送することを目的とする。

【構成】 回線速度の異なる複数回線毎にカウンタ部を有し、初期設定時に各カウンタ部に、回線速度に応じた比率をもつ最大カウント値を設定する。データ取出部により各カウンタ部のカウント値に応じた量の単位長入力データを夫々取出して(ステップ55)、各カウンタ部を0リセットし(ステップ56)、1単位長ずつ回線に送信を行ない(ステップ58)、夫々カウント値をデータ取出部による単位長データ取出し毎に夫々1カウントアップする(ステップ59)。

本発明の原理説明図



【特許請求の範囲】

【請求項1】 入力データを回線速度の異なる複数の回 線(151, 152, 151) を用いて伝送するデータ 伝送方式において、上記各回線(151, 152, 15 3) 毎にカウンタ部(31, 32, 33)を有し、初期 設定時に該各カウンタ部(31, 32, 31)に、上記 回線速度に応じた比率をもつ整数のカウント値を失々最 大カウント値として設定し、データ取出部 (2) ~ 21) により上記各カウンタ部 (31, 31, 31) の カウント値に応じた量の単位長入力データを夫々取出し て (ステップ55) 上記各カウンタ部 (31, 32, 3 3) を0リセットし(ステップ56)、1単位長ずつ上 記回線(151, 152, 153) に送信を行ない(ス テップ58)、上記各カウンタ部(31, 32, 31) の夫々カウント値を上記データ取出部 (21~21) に よる単位長データ取出し毎に夫々1カウントアップする (ステップ59) ことを特徴とするデータ伝送方式。

1

【請求項3】 前記カウンタ部 (31, 32, 31) のカウント値は、全てのデータを送信終了した時点で前記 最大カウント値にセットされることを特徴とする請求項 1 又は2のデータ伝送方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はデータ伝送方式に関する。 詳しくは、一連のデジタルデータを回線速度の異なる複数回線を用いて伝送する方式に関する。

【0002】図8に示す如く、近年、テレビジョンカメ ラ10で撮像して得てファイル16等に蓄積された自然 画データ等を送信側パーソナルコンピュータ11から受 信側パーソナルコンピュータ12にISDN(統合サー ピス通信網) 13を用いて転送するシステムが考えられ ている。このようなシステムでは、ある回線で自然画デ 一夕を送出し乍ら別の回線で電話機14からの音声デー タを送出することがあり、これら両データを夫々回線速 度の異なる回線を用いて転送することができるように、 夫々回線速度の異なる複数の回線151,152,15 1 が設けられている。この場合、自然面データはデータ 量が非常に多いので、このように複数回線が存在するシ ステムで音声データを使用しない場合にはこれら複数回 線150~152を全て同時に自然画データ転送に使用 した方が、より多くのデータをより速く転送することが できる.

【0003】このように、自然面データのみを回線速度の異なる複数回線を用いて伝送するような場合、各回線 毎に伝送可能な量のデータを送出するための制御が必要 である。 [0004]

【従来の技術】図8に示すシステムを用いてデータ伝送を行なう従来方式について説明する。ファイル16からの自然画データA、B、C、…は比例配分部17にて回線速度の異なる回線151、152、153、の各伝送速度(1200b/s 、600b/s 、200b/s)に応じて配分され、送信ポート181、182、183 より各回線151、152、153に送出される。データ1単位を例えば200b/s とすると、回線151に対しては6つ毎のデータA~F、K~P、…、回線152に対しては3つ毎のデータG~I、Q~S、…、回線151に対しては1つ毎のデータJ、T、…が失々配分される。

2

【0005】この場合、比例配分部17では、その都度、何ピット分のデータ量を送ることができるかを計算によって求めており、データA~Fを配分し終るとデータG~1を配分し、これを配分し終るとデータK~Pを配分し、というように順次回線速度を意識して入力データを入力順に時系列的に配分して伝送している。

20 [0006]

【発明が解決しようとする課題】従来例は、上記のように、比例配分部17において、その都度、何ビット分のデータ量を送ることができるか順次回線速度を意識し、入力データを入力順に各回線に対して時系列的に配分して各回線に順次送出する構成であるので、先に送出し終えた回線には空き時間を生じることになり、無駄時間が多く、伝送効率が悪い問題点があった。

[0007]本発明は、伝送効率高く伝送できるデータ 伝送方式を提供することを目的とする。

30 [0008]

【課題を解決するための手段】図1は本発明の原理説明図を示す。回線速度の異なる複数の回線毎にカウンタ部を有し、初期設定時に該各カウンタ部に、回線速度に応じた比率をもつ整数のカウント値を夫々最大カウント値として設定し、データ取出部により上記各カウンタ部のカウント値に応じた量の単位長入力データを夫々取出して(ステップ55)上記各カウンタ部を0リセットし(ステップ56)、1単位長ずつ上記回線に送信を行ない(ステップ58)、上記各カウンタ部の夫々カウント値を上記データ取出部による単位長データ取出し毎に夫々1カウントアップする(ステップ59)。

[0009]

【作用】本発明では、データ取出部2、~2、が各自のカウンタ部3、~3、のカウント値を参照することによってそのカウント値に応じた量の単位長データを取出すようにしている。図7のデータ伝送模式図に示す如く、例えば回線15、では初期設定でカウント値「6」に設定された後、データA~Fを取出して0リセットし、データAを送信してカウント値「1」、データBを送信してカウント値「1」、データBを送信してカウント値「2」とする。このような処理を他の回線

10

3

152, 15, についても並行して行ない、全データを 伝送し終ると各カウンタ部 $31 \sim 31$ のカウント値は初 期設定時の最大カウント値にセットされる。

【0010】このように、各回線15;~15;の各データ取出部3;~3,が送信し終った各自回線のカウント値に応じた量だけ入力データを取出すようにしているので、ソフトウェアは各回線の回線速度を意識する必要がなく、入力データを入力順に各回線に対して時系列的に配分しなければならない従来例に比して各回線に空き時間を生じることはない。

[0011]

【実施例】図2は本発明方式の概略構成図を示す。同図中、20は送信部、21は受信部で、例えばパーソナルコンピュータ等にて構成されており、ISDN13を介して接続されている。22は送信手段、23は受信手段で、夫々アプリケーションソフトウェアとして構成されており、後述の如く、送信手段22はカウンタチェック、データ読込み(データ取出し)、送信依頼の各機能をもち、受信手段23はデータ統込み、データ番号チェック、データ組立の各機能をもつ。241~241は送20信ポート、251~251は受信ポートである。

[0012] 図3は本発明の一実施例を説明するブロック図を示し、図2に示す送信手段22をハードウェア構成として図示したものである。図3中、1は標準処理部で、入力データを例えば200k/sの単位長に分割し、先頭からA、B、C、D、…のように通し番号(データ通番)を付加する。31、32、33はカウンタ部で、回線速度の異なる回線151(CH1)(1200k/s)、回線152(CH2)(600k/s)、回線153-(CH3)(200k/s)に夫々対応して設けられており、各回線で単位時間長に伝送可能な単位長データ数の比、この場合はカウンタ部3、が「6」、カウンタ部32が「3」、カウンタ部3、が「1」が夫々最大カウント値として設定される。夫々のカウント値は、1単位長データが送出される度に1カウントアップされる。

【0013】2:,2:,2:はデータ取出部で、準備処理部1の出力からカウンタ部3:,3:,3:のカウント値に応じた量のデータを取出す。4は送信部で、データ取出部2:,2:,2:から取出されたデータを送信する。5は制御部で、図4及び図5に示すフローチャートに従って準備処理部1,データ取出部2:~2:、カウンタ部3:~3:,送信処理部4を夫々制御する。

【0014】次に、本発明の動作について図4~図6に 示すフローチャート及び図7に示すデータ伝送模式図と 併せて説明する。

【0015】入力データは準備処理部1に入り、ここで 例えば200b/s の単位長データに分割され(図4のス テップ50), かつ、先頭からA, B, C, …のように 通し番号を付加される(ステップ51)。通し番号を付 加するのは、後述のように受信データは必ずしも通し番 50

号通りに受信されるわけではないので元のデータ状態に 復元する際に用いるためである。続いて、カウンタ部 3 に [6] 、カウンタ部 3 に [3] 、カウンタ部 3 に [1] の最大カウント値が夫々設定される(図 4 、図 7 のステップ 5 2)。

【0016】次に、カウンタ部3、のカウント値が 「0」か否か判断され(ステップ53)、この場合は 「0」でないので、ステップ54の処理に進む。データ 取出部21 において、カウンタ部31 のカウント値 「6」に応じた量の単位長デ - 夕 (A, B, C. D, E, F) が取出され(図5(A)のステップ55)、カ ウン夕部3.が0リセットされ(ステップ56)、か つ、送信依頼がなされる(図 5 (A)、図 7 のステップ 57)。この送信依頼により、送信部4において、取出 部2、から取出されたデータのうちまず1単位長データ が送信され(図5(B)ステップ58)、これに伴って カウンタ部3、のカウント値が1カウントアップされて 「1」とされ(図5(B),図7のステップ59)、カ ウンタ部31のカウント値が最大カウント値「6」にな るまで (ステップ60) ステップ58,59の処理が繰 返される。

【0017】ステップ54における回線15、に対する 送信処理と並行して、回線152及び回線15%に対す る送信処理も行なわれる。即ち、ステップ57によって 送信依頼が行なわれると ステップ 6 1 以降の処理に入 り、カウンタ部3: のカウント値が判断され(図4のス テップ61)、データ取出部2:,カウンタ部3:,送 信処理部4において送信処理が行なわれ(ステップ6 2)、同様に、カウンタ3。のカウント値が判断され (ステップ63)、データ取出部2:, カウンタ部 33,送信処理部4において送信処理が行なわれる(ス テップ64)。データ取出部2ぇにおいて、カウンタ部 32 のカウント値「3」に応じた量の単位長データ (G, H, I) が取出され(図5 (A) のステップ5 5)、カウンタ部32 が0リセットされ(ステップ5 6)、かつ、送信依頼がなされる(ステップ57)。回 線151の場合と同様に、この送信依頼により、1単位 長データずつ送信され (図 5 (B) のステップ 5 8)、 送信毎にカウンタ部32 がカウントアップされる (ステ ップ59)。データ取出部2:においても上記と同様 に、カウンタ部3、のカウント値「1」に応じた量の単 位長データ(J)が取出され、送信が行なわれる(ステ ップ57~60).

【0018】回練15:, 15:, 15: に対する送信が終了すると全データ送信終了か否かを判断され(図4のステップ65)、この場合はまだ終了していないので再びステップ53の処理に戻る。回線15: に対するステップ54における処理によって例えば2単位長のデータ(A, B)が送信されているとすると、カウンタ部3、のカウント値は「2」になっている。そこで、データ

5

取出部 2 において、カウンタ部 3 にのカウント値「2」に応じた量の単位長データ(K, L)が取出され(図 5 (A)のステップ 5 5)、カウンタ部 3 にが 0 リセットされ(ステップ 5 6)、送信依頼がなされ(ステップ 5 7)、送信処理部 4 によって送信が行なわれる(図 5 (B)のステップ 5 8 ~ 6 0)。即ち、カウンタ部 3 についており、各回線 1 5 にの各データ取出部 2 についており、各回線 1 5 にの名データ取出部 2 によってそのカウンタ部のカウント値を参照することによってそのカウント値に応じた送信すべき量の単位長データを取出す。このような動作が各回線 1 5 に繰返し行われる。

【0020】このように、本発明では、データ取出部2 1~2:が送信し終った各自のカウンタ部31~3;の カウント値を参照することによってそのカウント値に応 じた量の単位長データを取出すようにしているので、各 回線151~15;に配分すべきデータ量をその度に計 算によって求め、入力データを入力順に各回線に対して 時系列的に配分しなければならない従来例に比して各回 線に空き時間を生じることはなく、伝送効率がよい。

【0021】送信された自然面データは図2に示すISDN13を介して受信部21に入力され、各回線15、 \sim 15、毎に受信手段23にて受信処理が行なわれる(図4のステップ67、68、69の詳細を図6のステップ70、71、72に示す)。ここで、前記したように本発明では各回線において送信済の単位長データ量に応じた量のデータを取出して伝送するようにしているので、図7に示す例えば回線15、のように、伝送するデータに順序は必ずしも入力データの入力順になるとは限らず、受信データは通し番号通りに受信されない。そこ

で、受信手段 2 3 において、各回線 15 15 15 から 伝送されたデータが通し番号に従って復元される(図 6 のステップ 7 2 2 2

[0022]

【発明の効果】本発明によれば、各回線のデータ取出部が送信し終った各自回線のカウント値に応じた量の入力データを取出して送信するようにしているので、ソフトウエアが各回線の回線速度を意識する必要がなく(計算によってデータ配分量を求める必要がなく)、従来例に比して各回線に空き時間を生じることがなく、伝送効率を向上することができる。

【図面の簡単な説明】

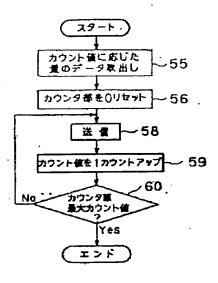
- 【図1】本発明の原理説明図である。
- 【図2】本発明方式の概略構成図である。
- 【図3】本発明の一実施例を説明するブロック図である。
- 【図 4】本発明における機略動作 フローチャートである。
- 【図 5】本発明における送信処理フローチャートである。
- 【図 6】本発明における受信処理 フローチャートである。
- 【図7】本発明におけるデータ伝送模式図である。
- 【図8】一般のシステム構成図である。

【符号の説明】

- 1 準備処理部
- 2: ~ 2: データ取出部
- 31~33 カウンタ部
- 4 送信処理部
- 30 5 制御部
 - 13 ISDN
 - 151~151 回線
 - 20 送信部
 - 21 受信部
 - 22 送信手段
 - 24. ~ 24; 送信ポート

[図1]

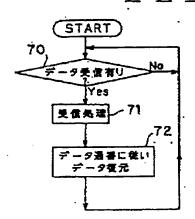
本発明の原理説明図



[図6]

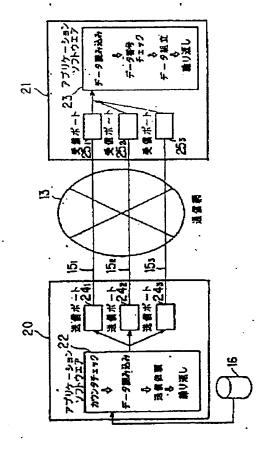
本発明における受信処理フローチャート

67. 68. 69



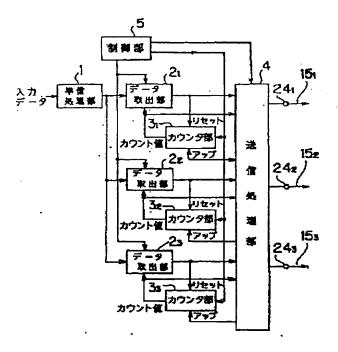
[図2]

本発明方式の振路機成图



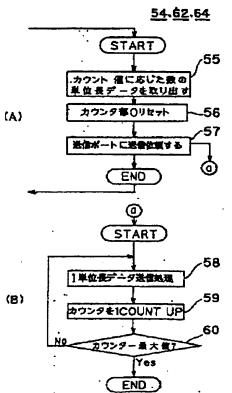
[図3]

本発明の一実施例を説明するブロック図

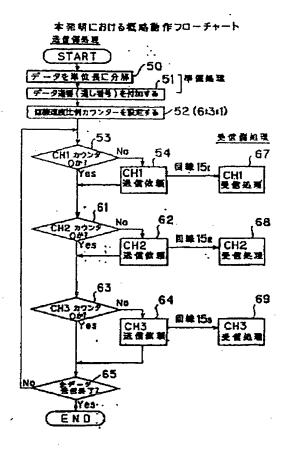


[図5]

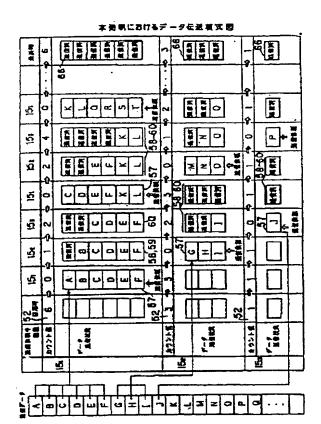
本希明における送信処理フローチャート



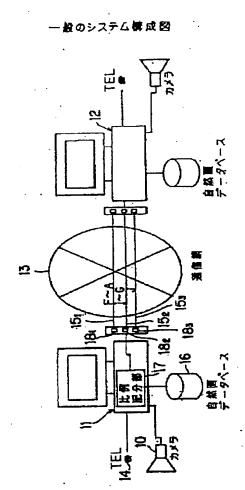
[図4]



[2]7]



[図8]



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

FI

技術表示箇所

H04L 25/50 H04N 7/173 8226 -5K

8324 ~5C

8020 -5K

H 0 4 L 13/00

307 C

(72) 発明者 内藤 英明

神奈川県横浜市港北区新横浜三丁目 9 番18 号 富士通コミユニケーション・システム ズ株式会社内